PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

02-113775

(43)Date of publication of application: 25.04.1990

(51)Int.Cl.

HO4N 1/415

(21)Application number: 63-268635

(71)Applicant: NEC CORP

(22) Date of filing:

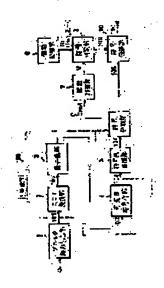
24.10.1988

(72)Inventor: MIURA TSUNEHIRO

(54) SYSTEM AND DEVICE FOR ENCODING IMAGE SIGNAL

(57) Abstract:

PURPOSE: To efficiently accumulate image information by accumulating a code for sequential, rearranging the sequence of the codes at the time of transmitting the image information and producing a code for progressive without decoding to a whole screen quantizing index. CONSTITUTION: An encoder is provided with a block reading part 1, an encoding part 100, a code string accumulating part 5, a code dividing part 6, a number counting part 7, a number storing part 8, a code deciding part 9 and a code transmission part 10. Here, the code for the sequential is accumulated, the sequence of the codes is rearranged at the time of transmitting the image information and thereby, the code for the progressive can be produced without executed the decoding. Thus, the image information can be efficiency accumulated.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]

[Date of extinction of right]

BEST AVAILABLE COPY

別用文献3

⑬日本国特許庁(JP)

印特許出願公開

@ 公 關 特 許 公 報 (A)

平2-113775

@Int. Cl. '

庁内整理番号 識別配号

@公開 平成 2年(1990) 4月25B

H 04 N 1/415

7060-5C

審査請求 未請求 請求項の数 2 (全9頁)

画像信号の符号化方式とその装置 ●発明の名称

> 回特 顧 昭63-268635 **金出 顧 昭63(1988)10月24日**

恒 裕 伊発 蚏 者

東京都港区芝 5 丁目33番 1 号 日本電気株式会社内

東京都港区芝5丁目33番1号

日本電気株式会社 る 単 人 弁理士 内原 四代 理 人

1. 発明の名称 首条信号の符号化方式とその笹匠

2. 特許的水の範囲

(I) 複数の首葉からなるブロック単位で観象信号 を展み出し、上記プロック単位に符号化処理を行 い、上記符号化して生成される符号を符号列とし て書稿しておき、遊伝情報を推放のステージに分 質して伝送する際に各ステージにおいて伝送すべ a 存今の1プロック当りの個数を与え、上端の& **ステージにおいて、上記符号列を試み出して個々** の符号に分割し、上記の各ブロック毎にそれまで のステージで伝送されていない存号を上記個数に 速するかまたはそのブロックの符号がなくなるま で伝達する菌素は今の行う化方式。

②複数の審議からなるブロック単位で簡素信号 を迸み出すプロック疑み出し起と、上記プロック 単位に符号化処理を行なう符号化率と、 上端符号 化低から出力される符号を探号列として表現する 行号別等数据と、面配情報を推置のステージに分 謂して伝達する様に名ステージにおいて伝送すべ きだうの1プロック当りの低吹を記憶する領気型 位据と、上記符号所容積蓄から符号男を統み出し で個々の符号に分割する符号分割組と、上足の名 プロック毎に上記符号分割部から出力される符号 の自然を計算して各符号に対応するブロック内で の滅序を示す値を助力する細数計算部と、上記の 各プロック毎に上足側登記世界から読み出した個 型と上記個数計算率から減る出した符号の維序を 示す底とに部づいて上記符号分割率から出力され る各符号がそれまでのステージで伝道されたかど うかを特定した後にまだ伝送されていない符号の うちのものステージで伝送すべき機数以内の符号 を伝送すべき符号として判定する符号利定据と、 上記の各ステージ毎に上記符号特定節の判定結果 に基づいて符号を位送する符号伝送師とで構成さ れる面型位号の符号化装置。

- 2 -

3. 發明の詳細な説明

-513-

特斯平 2-113775(2)

(産業上の利用分野)

本発明は職体信号の伝送時間を抵縮する、あるいは容別記憶容量を別様するための面配信号符号 化変置、およびその方法に関する。

(健未の技術)

情報非保存型の符号化の場合には一般に量子化及(S/N比)とデータ圧結束(情報量)との関係で評価されるが、良好なS/N・比対情報気の関係を実践するひとつの方式として直交変換後の実

換係数を量子化して可要具符号化する方式があ *

この方式においては、一般に安摂係政の電力が一部の変換係数に乗中するので、電力の大きな変換係数に乗中するの情報最を割りまて、電力の小さい変換係数には少ない情報量しか割り当てないという情報量配分の偏りを数けることにより、大幅な情報量の圧縮が可能となる。

また、 選索の関係信号の分布は関係によって大概に異なっているが、 この変換係数の分布は固定に依らずある一窓のモデルに従っている場合が多い。 従って、このモデルに基づいて設計した可変 長祥号を用いることにより、固定に依らない情報 量の圧縮が実見できる。

きらに、多値面優の符号化方式として、プッグ レッシブ符号化方式というものがある。このプロ グレッシブ符号化方式とは、まず第1段階として 図像全体の大きかな情報を用いて思い確保を表示 し、順次段階的に細かな情報を用いてより類類な 画像を表示していく方法である。

- 4 -

- 3 -

また、毎かな情報を受信するにつれて関係全体がなくに特別となって行くので、全ての情報を受ける以前に面像の判別が可能となる。姓はって大意の選集のなかから必要な関係のみを検索した場合、不行ち切りせることができるので、検索の効率を大幅に向上できる。

このようなプログレッシブ符号化方式は、直交

を換を用いた符号化方式を応用することにより、 お品に実現できる。すなわち、全部の歴史を換係 改を伝送する代わりに、まず歴史変換係数の内で な力が集中しているもののみを調像全体について 符号化して伝送する。そして、伝送された歴史を 級係数のみを逆変換して、復号化された観象を表 示する。

この場合、一郎の立爻変換係費のみを伝送しているので、 企然の似义を快係費を伝送する場合に比べて情報量ははるかに小さくなる。 従って、 情報の伝送達成が遅い場合でも、 短時間で伝送可能である。 また、脳根全体の情報を伝送しているので、 短い百倉ではあるが確保全体を表示することができる。

そして、順次数りの直交製機係数を伝送することにより、より搭組な復う画像を得ることができ

また、このようなプログレッシブな符号化方式 に対して、高限器な智能を一度で符号化して復号 化する過度の方式を、シーケンシャルな符号化方

- 6 -

特関平 2-113775(3)

太と呼ぶ。この方式を策忍するためには、最初から全部の返交表換係故を符号化すれば良い。 (契明が解決しようとする課題)

ところが、成交変換品数を量子化して可変長等 号化する方式を用いて、デログレッシブまたはシーケンシャルな符号化方式を実現しようとする場合、それぞれに対応する符号の様成は大きく異なってしまう。そこで対方の符号化方式を利用するためには、それぞれの符号化方式に対応する符号 まう。すなわち、1つの鍵をに対してプログレッシブ用とシーケンシャル用との2つの存今を要収することになり、面像情報を要収するための容量を放棄してもった。

を割々に答復しておかなければならなくなってし

以上の問題点を観決するための万法として、 シーケンシャル用の符号のみを普破しておき、既

- 8 -

-7-

本発明は、シーケンシャル用の符号を書板して おき、面像情報の位送の際にこの符号の順序を美 べ換え、一個面全体の量子化インデックスへの軍 今化を行わずにプログレッンブ用の符号を生成す ることにより、 画像情報を効率上く参数すること ができ、しかも伝送速度に応じたプログレッシブ 符号化を簡単な基準で実現できる、 画像信号の符 号化方式とその 接種を建像することを目的とする。

(裏型を解決するための手段)

また、水臭物の重要信号符号化流量は、複数の 個数からなるプロック単位で函数信号を収み出す

- 10-

特闘平 2-113775(4)

ブロック競争出し郷と、上紀ブロック単位に符号 ・化品理を行なう符号化器と、上記符号化器から出 力される符号を符号列として要請する符号列型積 思と、痴愛情報を複数のステージに分割して伝送 ナる感に各ステージにおいて伝送すべき符号の 1 プロック当りの何政を記憶する何数記憶器と、上 登符号剪書屋本から符号列を読み出して個々の符 子に分割する符号分割略と、上記の名グロック経 に上記符号分割部から出力される符号の観覧を計 算して各符号に対応するプロック内での秩序を示 **す依を出力する何数計算体と、上記の各プロック** 毎に上記録登記位据から終る出した概数と上記録 数計算部から統み出した符号の順序を示す値をに 震づいて上記符号分割単から出力される各符号が それまでのステージで伝送されたかどうかを料定 した後にまだ伝染されていないだうのうちのその ステージで伝送すべき母登以内の符号を伝送すべ **身符号として料定する符号料定率と、上記の各ス** ナージ毎に上記符号特定版の利定結果に基づいて 符券を伝送する符号伝送簿とで構成されることを

-11-

特徴とする。 (作用)

本奥明の盃を含うの符号化方式について提明する。

まず、複数の面級からなるブロック単位で変な 信号を扱み出す。このブロックとしては、n×n 面景からなる正方形のブロックを用いる場合が多い。

次に、このブロック単位に存号化処理を行な う。この符号化処理の一例として、直交変換、 優 子化、可要長符号化を実施する場合について詳し く述べる。

そして、各変換係数に対しおらかじめ与えられ

- 12-

た量子化ステップを用いて量子化を行い、各要換係数に対応する量子化インデックスを求める。 ただし、ことでは全ての変換係数を同一の量子化ステップで量子化することにするが、各変換係数のブロック内での位配に応じて、異なる量子化ステップを用いることもできる。

これらの方法の一例は、例えば太田優、古明敬、 夫による論文「動を領債フレーム同へイブリッド 符号化方式における各種で表符号化の比較。 知故ら1年度電子通信学会通信都門全国大会課題 政策、分別1、1~206頁(文献2)や、選 弁学利、関本貞二「カクー郡止重を符号化におけ るエントロピー行号化の各種方式の比較検討」、 選使符号化シンポジウム、第2回シンポジウムでは は、71~72頁(文献3)などに述べられている。

-14-

特別平 2-113775(5)

わせて決定することもできる。

次に、差数された行号列を読み出して、程々の 符号に分割する。このは、符号判を復号化して最 子化インデックスに乗してから個々の符号に分割 するのではなく、符号列の形のままで分割する。 従って、量子化インデックスを求める必要はな く、量子化インデックスを再び可変及符号化して 個々の奇号を生成する必要もない。ただし、可変 長符号化を行っているので、個々の符号の長さは 異なっている。このため、個々の符号の切れ目を 見つける必要はある。そして、第1ステージとし て足められた!プロック当りの暴致の符号を伝送 する。このような符号の伝送を全ブロックについ て実行して、第1ステージを終了する。第2ス ナージでは、各プロックについて第1ステージで は伝送されなかった符号の中からあらかじめ第2 スナージとして走められた1プロック当りの信政 の符号を全プロックについて伝送する。以下のス テージも同様である。

ところで、量子化インディクスの可収長符号化

- 15 -

が法を用いた場合、一般に各ブロック質の符号の 個数は一致しない。 例えば、各ブロックの是子化 インデックスの個数は等しいが、 ゼロランの長さ を用いた場合に1つの符号で示される量子化イン デックスの数は符号部に異なっているので、ゼロ クンの長さを応いて符号化すればブロック値の 号の個数は異なることになる。

後ったのでは、アロックによっては、アロックによっては、アロックによっては、アロックのスプログロのスプログロのでは、アロックののでは、アロックののでは、アロックののでは、アロックのでは、アロックのでは、アロックのでは、アロックのでは、アロックのでは、アロックのでは、アロックのでは、アウスが終了した。ことが、アウスが終了した。ことを表表を表示できる。

また、そのステージよりも以前のステージで会 ての符号を伝送してしまったブロックについて

- 1 B -

は、 符号を伝承しない。 このような場合にも、 や はり包号化構ではそのブロックの全ての符号がそ れ以前の スナージで伝送されたことが分かってい るので、 正しく包号化処理を実行できる。

牧号化制では、まず第1ステージで伝送された 符号から復号化される最子化インデックスに高づいて国象の復号化を行い、担い国象を表示する。 そして、第2、第3のステージの情報を得ることにより、順次特組な国象を復号化して表示する。

このように各ステージで1ブロック当りで定められた個数の符号を伝送することにより、プログレッソプな符号化が実現できる。

(突進例)

以下、配面により本発明の一貫施例を説明する。

第1回は水丸明の面をはちの符号化方式を実現する符号化設度の一例を示すプロック図である。 なお、以下の説明では、符号化処理部が直交変 換、量子化、可変及符号化から構成される場合を 一例として示す。また、産交質染として2次元の 建数コナイン収換を用いているが、アグマール整 換などの直交変換を用いることも可能である。

第1回に示すように、プロック級を出し低しによってDCT変換を行うでロック多位に報像信号を読み出す。例えば、1関素告986~1 での電像の主に数か出す。数を出す。数を出するはなる出す。数を行うにある。DCT変換のことを対すれた1プロックの固定信号101の2次元率数コサイン変換を行い、8×8個の変換係数102を計算する。

こうして計算された歴典係数102を受けて、 量子化級3は医療係数102をあらかじめ考えられた量子化ステップで割ることにより量子化を行い、各質係係数102に対応する量子化インデックス103を出力する。ただし、ここでは会での 買換係数を両一の数子化スチップで量子化するこ

- 18-

特闘平 2-113775(6)

とにするが、各変換係数102のブロック内での 位成に必じて、異なる量子化ステップを用いることもできる。

本2回は可変長符号化薬4がブロック内の量子化インデックス103を数み出す阻容の一角を示している。可変長符号化源4は、これらの量子化インデックス103の可変長符号化を行い、符号列104を生成して出力する。この量子化インデックス103の可変基符号化方法は、文献2や文献3に示されている。

この可能品符号化において、可能品符号化額 4 は、各プロックの全ての最子化インデックス 1 0 3 を符号化して符号列 1 0 4 は、符号列音表率5 に を提合れる。

超数情報を複数のステージに分割して伝送する際には、個数記憶部8に、各ステージにおいて伝送すべき存号の1ブロック当りの個数N. (;; ステージ番号)をあらかじめ記録させておく。をして、まず存号列書板部5に実験された存号列1

- 1 9 -

0.4を減る出し、符号分割部6において符号列(○4の分割処理を行い、符号105を出力する。 この際、符号分割部6は、符号男104を観今化 して量子化インナックス103に戻してかる符号 105に分別するのではなく、符号列104のま まで分割する。従って、符号分割低日において は、黄子化インデックス103を求める必要はな く、世子化インデックス103を昇び可能品符号 化して符号105を生成する必要もない。ここ で、分割処理の一般として、符号分割低6におい て符号列104の可変基種号化を行って符号の切 れ目を検出する。さらに、ゼロランを用いた場合 はその長さ(ゼロの量子化インデックスの取)と 有意な妻子化インデックスの数の和を、またゼロ ランを用いない場合は量子化インデックスの数 を、テル決まっているブロック内の童子化インテ ,タスの数と比較することにより、各ブロックの 承後の符号を確認するという方法を用いることが できる。同時に、存号分割総合は、符号105を 1 組出力する毎に制御信号Cを出力する。ただ

. -20-

し、各プロックの反映の符号が出力されるときに は朝韓信号とのかわりにプロックの最後の符号で あることを示す低Coss を出力する。

次に、不号判定値名は、個数能値超名から第1 ステージに対応する符号の個型N。 を疎多出して、個数計算部7から出力される各符号のプロック内での駆圧を示す値Mと比較する。そして、符 受分割値6から出力される符号105のうち、 1点M╡N:

となるが、他の行外を添しステージで伝送すべる
行号と特定する。

そして、符号伝送部10は、符号特定部8の利定結果を示す特定は号108を受けて、符号分割部8から出力される符号108のうち第1ステーツで伝送すべきと利定された符号110のみを延び出して伝送する。以上の処理を全てのブロックについて行い、第1ステーツを終了する。

- 2 2 -

特研平 2-113775(7)

る。このように、M、かり、より小さいブロック についても、符号の料定及び伝送を正しく実行で きる。

次に、第2ステージにおいては、第1ステージと同様に符号列等限略5から存き列104を終力しては、行号分割の8で符号105に分割して出力する。そして、符号科定部8は、類数配位率8から第1ステージに対応する符号の母数N。とを終予出し、個数計算能7から出力される各符号のブマック内での順序を示す(Mと比较する。ここで、符号分割級6から出力される符号105のうち、

I SMSN.

とせるN、何の符号は既に第1ステージでは必抜 みの符号である。また、第2ステージではN。個 の符号を伝送するので、

N. < M = (N. + N.)

となるN。個の符号を第2スケージで伝送すべき 行号と利定する。

次仁、符号经选取10位、符号制定数9の利定

- 2 3 -

結果を示す料定信号108を受けて、符号105 のうち第2ステーツで伝達すべまと料定された符号110の多を通び出して伝送する。以上の処理 を全てのブロックについて行い、至2ステージを 終了する。

ここで、(N_1+N_2)何の存号が存在しない、 + なりも M_2 が(N_1+N_2) よりも小さい プロックについては、

M, EN,

となる場合は、既にプロック内の全ての符号が表 1スナージで伝送済みと判定され、第2スナージ では何も伝送されない。また、

 $N_1 < M_2 < (N_1 + N_2)$

となる場合は、まず最初に、M、個の符号のうちN、個の符号が第1ステージで伝達波みと特定される。ここで、符号分割形のから出力される符号の個数はM、個のみであり、M」は(N、+N。)より小さいから、M、個の符号の通数はN。より小さく、使ってブロック内の難りの符号。すなわち

-24-

Mが(N・+1)からM」までの符号は全て第2ステージで保護すべき行うと利定され、保護される。このように、M」が(N・+Nェ)より小さいブロックについても、符号の判定及び伝送を正して発行できる。

以下のステージでも第2ステージと関係の処理を行い、 単終ステージの処理を行ってから囲象情報の伝送処理を終了する。

なむ、ここでは各スナーツ毎に符号列審技師5から符号列104を扱う出してくるものとした。その代わりに、符号分割庫Bに符号105のノキリを設けておき、第1ステージのふこの符号分割 公理を行い、以下のステージではこのノモリに配使された符号105を用いることもできる。

また、行号列告放送5に審観された符号列10 4は全ての量子化インデッタス103を符号化したものであるので、シーケンシャル角の符号列となっており、この行号列をそのままぼ号化すれば、シーケンシャルな面径の程号化が実行でき そして、個象情報の伝法の際には、各ステーツ 低に符号 1 1 0 名伝送しているので、これを選択 後して祖号化するこことによりプログレッシブな 簡単の伝達及び国寺化が実行できる。

きらに、符号列吉根率5に着教された符号列104をそのまま伝送すれば、シーケンシャルな調像の伝送さよび世号化も実行できる。

このように、シーケンシャル用の符号を書替しておくのみで、シーケンシャルとデログレッシブの両方を実現することができる。

また、個数配価本8に記憶された個数を配化をせることにより、プログレッシブに個象情報を伝送する数の各ステージで伝送する情報景や、画像が段階的に根因となる様子を自由に設定できる。 従って、様々な伝送速度や画型を対象とした場合でも、それに応じたプログレッシブ符号化方式を実理できる。

以上の説明においてはブロックサイズを8×8 として説明したが、別のサイズや形状を用いても 姓し文表表い。

- 26-

- 25 -

特開平2-113775

(8)

特別平 2-113775(8)

また、符号化率の例として截交更換、金子化、可変長符号化を用いた例を示したが、予選符号化と可変を符号化を用いた場合、ベクトル数子化を用いた場合等、各種の符号化方式が利用できる。とうに、可度及符号化だけでなく、等長符号化を用いた場合も本符件の超四内であり、この場合には符号分割部の処理が可変及符号化の場合とりも容易になる。

また、以上の説明においては図像は分として特に規定はしていないが、多値の白黒面を、RGBの多カラー成分画像、Y・(R-Y)・(B-Y)等のほ皮・色素は今は、ナベでこの画像は今の中に含まれる。同様に、チレビジョン信号等の動図をにおけるブレーム問題分は今にないても適用でき、十分な効果を得ることができる。このフレーム問題分は今については、"Television Rapportion to the serior and the ser

-companied Interframe Coding* {|EEE Communication Assazine的、1882年1 | 1月号、24-30頁;文数4)に評細に述べる

- 27 -

れている。

以上述べたように本発明の密像信号の符号化方 式およびその設置を用いることにより、マーケン シャル用の符号を確保を並べ換えることでで、彼子 の際にこの符号の順がを並べ換えることでで、彼子 化を行わずにブログレッシブ前の符号を吸に広び子 ことができる。 述って、 画像伝統は広びと変 しておくことができ、 しかも伝統は反じてある のグレッシブ符号化を効率に広じたプログレッシブ 符号化を簡単な処理で変えてきる。

4. 図面の角単な数明

第1回は本発明の餌食信号の符号化方式を実現する符号化袋屋の一例を示すブロック圏、第2回は、ブロック内の量子化インデックスを紹み出す順序の一例を示す製明間である。

間において、

1 … ブロック液み出し部、100 … 符号化部、2 … D C T 変換部、3 … 量子化部、4 … 可変長符号

- 28 -

化库、5...特导列普致库、6...符号分割据、7... 租款計算据、6...但数亿定据、9...符号判定率、

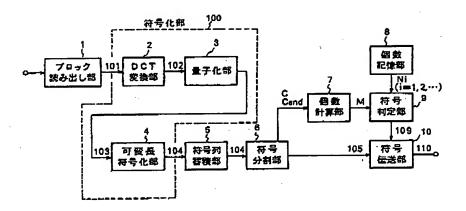
代理人 乔廷士 内原



(9)

特闘平2-113775

特開平 2-113775(9)



1	2	В	7	15	15	28	29
3	5	8	14	17	27	30	43
4	8	13	18	26	31	42	44
10	12	19	25	32	41	45	54
11	20	24	33	40	46	53	55
21	23	34	39	47	52	55	61
22	35	38	48	51	57	60	62
38	37	49	50	58	59	63	64